Generate Collection

L18: Entry 1 of 2

File: JPAB

Jun 7, 1996

PUB-NO: JP408147879A

DOCUMENT-IDENTIFIER: JP 08147879 A

TITLE: OPTICAL DISK RECORDER

PUBN-DATE: June 7, 1996

INVENTOR-INFORMATION:

NAME

COUNTRY

MURATA, MORIHIRO

ASSIGNEE-INFORMATION:

NAME

COUNTRY

YAMAHA CORP

APPL-NO: JP06315660

APPL-DATE: November 25, 1994

INT-CL (IPC): G11 B 20/10; G11 B 7/00; G11 B 19/02

ABSTRACT:

PURPOSE: To prevent buffer empty from occurring on the way of recording when the data sent from a host computer are received by a buffer memory, and an interleaving is performed for every unit section, and plural unit sections are recorded continuously in an optical recorder recording the data by a CD-WO or an MD or an MD data standard.

CONSTITUTION: A sequence controller 24 judges whether or not nearly the whole data of a next packet are stored in a data buffer 14 at the timing before starting the recording of the data of the next packet of the packet while recording plural packets continuously. And, when they are stored, the data of the next packet are recorded continuously, and when not stored, the recording operation is interrupted temporarily when the former packet endes, and after nearly the whole data of the next packet are stored in the data buffer 14, the recording operation after the next packet is re-opened from an interrupted position.

COPYRIGHT: (C) 1996, JPO

10/2/03 11

THIS PAGE BLANK (USPTO)

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 特 許 公 報 (B2)

(11)特許番号

第2842262号

(45)発行日 平成10年(1998)12月24日

(24)登録日 平成10年(1998)10月23日

(51) Int.CL*	識別記号	F I		
G11B 2	20/10	G11B	20/10	A
	7/00		7/00	K

請求項の数2(全 8 頁)

(21)出顯番号	特顧平6-315660	(73)特許権者	000004075
			ヤマハ株式会社
(22)出願日	平成6年(1994)11月25日		静岡県浜松市中沢町10番1号
		(72)発明者	村田守啓
(65)公開番号	特開平8-147879	Í	静岡県浜松市中沢町10番1号 ヤマハ株
(43)公開日	平成8年(1996)6月7日		式会社内
審查請求日	平成8年(1996)7月30日	(74)代理人	弁理士 加藤 邦彦
		審査官	小松 正
•		(56)参考文獻	特開 平4-301264 (JP, A)
(58)酮查		(58) 調査したタ	}野(Int.Cl. , DB名)
			G11B 20/10
•			
•			
		L	

(54) 【発明の名称】 光ディスク記録装置

1

(57)【特許請求の範囲】

【請求項1】ホストコンピュータから記録すべきデータを入力し、バッファメモリを介して所定の単位区間のデータごとにCD-WO規格またはMD規格もしくはMDデータ規格の所定のフォーマットに形成しかつ当該単位区間のデータごとにインタリーブを施して、複数の単位区間のデータを連続して記録する光ディスク記録装置であって、

複数の単位区間のデータを連続して記録している際中に、記録中の単位区間の次の単位区間のデータの記録を開始する手前のタイミングで、当該次の単位区間の略々全てのデータが前記バッファメモリに格納されているかどうかを判断して、格納されていれば<u>そのまま記録を続けて</u>当該次の単位区間のデータをその前の単位区間のデータに続けて記録し、格納されていなければその前の単

2

位区間のデータの記録を終了した時点で記録動作を一時中断し、次の単位区間の略々全てのデータが前記バッファメモリに格納されるのを待って、改めて前記中断箇所から当該次の単位区間以後の記録動作を再開する記録シーケンスを有する記録シーケンスコントローラを具備してなる光ディスク記録装置。

【請求項2】前記記録シーケンスコントローラが、最初の単位区間のデータを記録する際に、当該最初の単位区間の略々全てのデータが前記バッファメモリに格納されるのを待って当該最初の単位区間のデータの記録を開始するシーケンスをさらに有してなる請求項1記載の光ディスク記録装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】この発明は、CD・WO(CD

Write Once) 規格またはMD (Mini D isk) 規格もしくはMDデータ規格でデータを記録す る光ディスク記録装置に関し、ホストコンピュータから 送られてくるデータをバッファメモリで受けて、所定の 単位区間ごとにデータにインタリーブを施して複数の単 位区間を連続して記録する場合に、記録途中でバッファ エンプティ (バッファメモリが空になること) が生じる のを防止したものである。

[0002]

【従来の技術】CD - WOやMDディスク記録システム は、一般に図2に示すように、ホストコンピュータ10 から転送されるデータ(ホストデータ)を光ディスク記 **録装置12のバッファメモリ14で受けて、光ディスク** 16 (CD - WOディスクまたはMDディスク) に記録 するように構成されている。バッファメモリ14は、記 録時にホストコンピュータ10から転送される新しいデ ータを順次読み込みながら、古いデータを一定クロック... で順次読み出して光ディスク16に書き込む。

【0003】CD - WOの記録形式には、1トラック (1まとまりのデータをいい、CD-DA (CD Di gtal Audio)の場合、1曲に相当する。)を 一気に書き込むトラックアットワンスと、トラック内を "パケット"を単位として書き込むインクリメンタルラ イトがある。さらに、インクリメンタルライトには、1 パケットのサイズ(データ量)が固定の場合と可変の場 合がある。トラックアットワンスは、図3(a)に示す ように、トラックを1つの単位として記録する。トラッ クのフォーマットは、書き継ぎ期間として、Run-o ut (RO)、Link、Run-in (RI)が設け られ、Run-inからRun-outの間にPregapとユーザデータ(User Data:UD)が 設けられている。 インクリメンタルライトは、図3 (b) に示すように、パケットを1つの単位として記録

する、パケットのフォーマットは、書き継ぎ期間とし... て、Run-out、Link、Run-inが設けら れ、Run-inからRun-outの間にユーザデー タが設けられている.

【0004】これらのフォーマットのうち、ユーザデー タはホストコンピュータ10から転送されるデータ(ホ ストデータ) である。Link、Run-in, Pre -gap, Run-outは光ディスク記録装置12内 で生成される。Linkは書き継ぎによって潰される部 分で、1セクタ設けられている。Run-inは、ユー ザデータを受け取るためのサーボの助走区間で、4セク タ(RI-1乃至RI-4)設けられている。Runoutは、ユーザデータの各セクタにCIRC (Cro ss Interleave Reed-Solomo n Code) 方式によるインタリーブを施して分散し て記録する場合に、分散したデータをLinkに掛から ないで記録するためのもので、2セクタ(RO-1,R 50 ク16に書き込める状態になっても、論理セクタUD-

O-2) 設けられている。Pre-gapには、ディス ク記録装置内で生成したTrack Descript ion Blockが書き込まれる。

4

【0005】ユーザデータは、図4に示すように、1セ クタ (=フレーム) が98EFMフレーム (1EFMフ レームは24パイト)で構成され、CIRCによるイン タリーブによって1EFMフレームのデータが最大10 8EFM先まで分散して記録される。したがって、ユー ザデータの最後のセクタのデータは、Run-outの 2セクタ目 (RO-2) まで記録される。

【0006】なお、MD規格、MDデータ規格の場合 は、Run-inが2セクタで、CIRCの替わりに同 様のインタリーブがかかるACIRCが用いられる.記 録形式はCD-WOの固定パケットの場合と同じであ ъ.

[0007]

.....【発明が解決しようとする課題】前記図2のように、ホ ストコンピュータ10から転送されるデータをバッファ メモリ14で受けて光ディスク16に記録するシステム 20 において、複数の単位区間(トラックまたはパケット) を連続して記録する場合、ホストコンピュータ10から バッファメモリ14への転送速度とバッファメモリ14 からのデータの排出速度が釣り合っていれば、バッファ メモリ14のデータ量は常に一定であるが、ホストコン ピュータのデータ処理速度が変動した場合には(バッフ ァメモリ14からの排出速度は常に一定)、バッファメ モリ14のデータ量も変動する。そして、ホストコンピ ュータ10のデータ処理速度が遅れた場合には、バッフ ァメモリ14のデータ量がしだいに減っていき、すべて 排出されてしまうとバッファメモリ14が空になってい わゆるバッファエンプティの状態になる。

【0008】この場合、ハードディスクドライブ等のよ うにインタリーブを施さない記録方式であれば、図5 . (a.) のようにホストデータの論理セクタとディスクに 記録されたデータの物理セクタは1対1に対応している ので、例えば第5セクタ (UD-5) でバッファエンプ ティが生じても、第6セクタ(UD-6)のデータ以後 がバッファメモリに蓄積されるのを待って第5セクタ

(UD-5)の終わりの位置をシークして第6セクタ以 後を書き継ぎすることができる。

【0009】ところが、インタリーブをかけるCD-W OやMDあるいはMDデータ方式では、図5(b)のよ うに記録前の論理セクタ(インタリーブ前)と記録後の 物理セクタ(インタリーブ後)は1対1に対応しない。 このため、例えば第5セクタ(UD-5)でバッファエ ンプティが生じたとしても、第5セクタ (UD-5) の データを2セクタ先まで(RO-1まで)書き続けなけ ればならない。そうすると、その後第6セクタ(UD-6)のデータがバッファメモリ14に蓄えられてディス

6、RO-1に相当するディスク上の位置はすでに記録 済みなので、第6セクタ (UD-6) のデータはもはや **論理セクタUD-6の位置から書き込むことはできなか**

【0010】この発明は、前記従来の技術における問題 点を解決して、ホストコンピュータから送られてくるデ ータをバッファメモリで受けて、所定の単位区間ごとに データにインタリーブを施してCD - WO規格またはM D規格もしてはMDデータ規格で記録する場合に、記録 途中でバッファエンプティが生じるのを防止した光ディ スク記録装置を提供しようとするものである。

[0011]

【課題を解決するための手段】請求項1記載の発明は、 ホストコンピュータから記録すべきデータを入力し、バ ッファメモリを介して所定の単位区間のデータごとにC D-WO規格またはMD規格もしくはMDデータ規格の 所定のフォーマットに形成しかつ当該単位区間のデータ ごとにインタリーブを施して、複数の単位区間のデータ を連続して記録する光ディスク記録装置であって、複数 の単位区間のデータを連続して記録している際中に、記 20 録中の単位区間の次の単位区間のデータの記録を開始す る手前のタイミングで、当該次の単位区間の略々全ての データが前記バッファメモリに格納されているかどうか を判断して、格納されていればそのまま記録を続けて当 該次の単位区間のデータをその前の単位区間のデータに 続けて記録し、格納されていなければその前の単位区間 のデータの記録を終了した時点で記録動作を一時中断 し、次の単位区間の略々全てのデータが前記バッファメ モリに格納されるのを待って、改めて前記中断箇所から 当該次の単位区間以後の記録動作を再開する記録シーケ ンスを有する記録シーケンスコントローラを具備してな るものである。

【0012】請求項2記載の発明は、前記記録シーケン スコントローラが、最初の単位区間のデータを記録する 際に、当該最初の単位区間の略々全てのデータが前記バ ッファメモリに格納されるのを待って当該最初の単位区 間のデータの記録を開始するシーケンスをさらに有して なるものである.

[0013]

【作用】請求項1記載の発明によれば、記録シーケンス コントーラが、インタリーブを施す単位区間(インクリ メンタルライトの場合1パケット、トラックアットワン スの場合1トラック)の記録を開始する直前のタイミン グで、次の単位区間の略々全てのデータがバッファメモ りにすでに格納されているかどうかを検出して、格納さ れていればそのまま記録を続け、格納されていなければ 記録を中断して、格納されるのを待って記録を再開する ようにしたので、単位区間を記録している途中でバッフ ァエンプティが生じるのが防止される。

ンスコントローラが、最初の単位区間のデータを記録す る際に、当該最初の単位区間の略々全てのデータがバッ ファメモリに格納されるのを待って最初の単位区間のデ ータの記録を開始するようにしたので、最初の単位区間 のデータから正しく記録することができる。

6

[0015]

【実施例】この発明の一実施例を以下説明する。ここで は、CD - WO方式を用いて固定のパケットサイズでイ ンクリメンタルライトする場合について説明する。この 10 場合、1パケットが単位区間に相当する。

【0016】図1は、この発明が適用された光ディスク 記録システムのシステム構成図である。このシステム は、ホストコンピュータ10と光ディスク記録装置12 (CDレコーダ)との間の取り決めで、パケットを連続 して記録するかしないかをオプションで設定できるもの とされており、ここでは連続して記録するモードに設定 されているものとして説明する。

【0017】ホストコンピュータ10は光ディスクに記 録すべきデータ(ユーザデータ)を生成し、インタフェ ース部18を介して複数パケット分のデータを連続して 接続ケーブル20に出力する。インタフェースには、S CSI、IDE等が用いられる。接続ケーブル20を通 して送られてくるデータは、CDレコーダ12(光ディ スク記録装置) に入力される。CDレコーダ12では、 入力されるデータをインタフェース部22で受けて、デ ータバッファ14(バッファメモリ)に順次格納してい

【0018】 データバッファ14は、システムコントロ ーラ24からの指令により、入力される新しいデータを 最も古いデータが記憶されているアドレスに順次オーバ ライトして記憶し、かつ一定のクロックに従って、記憶 しているデータを古い順から順次読み出して出力する。 データバッファ14は、1パケットよりも多い量のユー ザデータを記憶する容量を持っている。データバッファ 14から読み出されたデータは、フォーマット形成およ びEFM変調部26にてEDC (ErrorDetec tion Code)やECC(Error Core ctionCode)が付加され、またLink、Ru n-in、Run-outが付加されて、前記図3

(b) のパケットフォーマットに形成され (パケット長 は固定)、EFM変調して出力される。EFM変調され たデータは、サーボコントローラ28を通じて光ヘッド 30に供給される。レーザダイオード変調回路(サーボ コントローラ28に含まれる。) は、システムコントロ ーラ24からの指令により、レーザパワーの制御(AL PC: Automatic Laser Power Control)、シーク制御等を行なう。また、記録 モード/再生モードに応じてレーザパワーの切換え行な

[0014]請求項2記載の発明によれば、記録シーケ 50 【0019】光ヘッド30は、記録モード時は、記録用

パワーに設定されたレーザビーム32を、入力されるE FM信号によって変調して出射し、光ディスク16の記録面にピットを形成してEFM信号の記録を行なう。また、再生モード時は、再生用パワーに設定されたレーザビーム32を光ディスク16の記録面に照射して、ピットの読み取りを行なう。

【0020】データ量検出装置34は、記録モード時 に、データバッファ14に格納されているデータ量(読 み込まれたまま未だ読み出されていないデータの量)を 随時検出する。このデータ量は、例えばデータバッファ 14の読み出しアドレスと書き込みアドレスの差として 検出することができる。システムコントローラ24は、 シーケンスコントローラとして、記録モード時に、各パ ケットの記録終了前の所定のタイミングでデータ量検出 装置34の検出値をモニタし、データバッファ14に次 のパケットのデータが全てまたはそれに近い量格納され ているかどうかを判断する。その具体的方法として、シー ーケンスコントローラ24は、例えば図6に示すよう に、固定の基準値として1パケット長に相当するデータ 量もしくはそれよりも大きい値またはそれよりもやや小 20 さい値を持っており、各パケットの記録終了前の所定の タイミング (例えば各パケット終了直前のタイミング) で、データ量検出値がこの基準値よりも大きい場合。 (a) は現在のパケットに引き続き次のパケットのデー タを連続して記録する.

【0021】一方、基準値に満たない場合(b)は、現 在のパケットの記録終了で記録動作を中断し(データバ ッファ14からの読み出しを停止し、レーザパワーを記 **録レベル以下に落とす。)、データ量が基準値に達する** のを待って記録動作を再開する。また、シーケンスコン 30 トローラ24は、最初のパケットの記録時には、データ バッファ14に基準値以上のデータ量が格納されるのを 待って記録を開始する。このようにして、データバッフ ァ14がバッファエンプティを生じるのが防止される.... 【0022】ここで、記録モード時におけるシーケンス コントローラ24によるシーケンス制御の一例を図7に 示す。記録開始指令が出されると(S1)、データバッ ファ14に基準値以上のデータ量が格納されたことを確 認して記録動作を開始する(S3)。記録中は、各パケ ットの終了直前の所定タイミングに至ったかどうかを判 40 断し(S4)、至っていなければ、記録動作を続ける (S5)。記録動作を続けていくうちに所定のタイミン グに至ったら、データバッファ14に基準値以上のデー タ量が格納されているかどうかを判断し(S6)、格納 されている場合には次のパケットを引き続き記録する (S7)。一方、格納されていない場合は、現在のパケ ットの記録を終了した時点で記録動作を中断する(S 8)。そして、全てのパケットの記録を終了したかどう かを判断し(S9)、全てのパケットの記録を終了した 場合は記録動作を終了する(S10)。まだ全てのパケ 50 ットの記録を終了していない場合は、基準値以上のデータ量が格納されるのを待って(S11)、記録動作を再開する(S12)。

【0023】図7のシーケンス制御による実際の記録例を図8に示す。(i)は、光ヘッド30がパケットAに続いてパケットBを記録し、パケットBの記録を終えようとしている状態である。この時データバッファ14のデータ量が基準値以上であれば、パケットBの記録終了後、書き継ぎのためのシーク動作無しでパケットCをリンク構造を守ったデータ構造で連続して書き続ける。一方、データバッファ14のデータが基準値以下の場合は、(ii)のように、パケットBの終了で記録を中断し、データバッファ14のデータ量が基準値以上に回復するのを待って、(iii)のようにシーク動作させてパケットBの後にパケットC以後を書き継ぎする。

[0024]

【発明の効果】以上説明したように、請求項1記載の発明によれば、記録シーケンスコントーラが、インタリーブを施す単位区間(インクリメンタルライトの場合1パケット、トラックアットワンスの場合1トラック)の記録を開始する直前のタイミングで、次の単位区間の略々全てのデータがバッファメモリにすでに格納されているかどうかを検出して、格納されていればそのまま記録を続け、格納されていなければ記録を中断して、格納されるのを待って記録を再開するようにしたので、単位区間を記録している途中でバッファエンプティが生じるのが防止される。

【0025】請求項2記載の発明によれば、記録シーケンスコントローラが、最初の単位区間のデータを記録する際に、当該最初の単位区間の略々全てのデータがバッファメモリに格納されるのを待って最初の単位区間のデータの記録を開始するようにしたので、最初の単位区間のデータから正しく記録することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】 この発明の一実施例を示すシステム構成図である。

【図2】 光ディスク記録システムの概要を示す図である。

【図3】 CD-WOの記録フォーマット形式を示す図である。

【図4】 CD-WOまたはMDもしくはMDデータ方式のユーザデータの記録フォーマットおよびインタリーブによるユーザデータの分散状態を示す図である。

【図5】 インタリーブがない場合のデータの書き継ぎ を示す図である。

【図6】 インタリーブがある場合にデータの書き継ぎが不能になる状態を示す図である。

【図7】 図1のシーケンスコントローラ24によるシ ーケンス制御の一例を示すフローチャートである。

ⅰ 【図8】 図7のシーケンス制御による記録動作の一例

(5)

特許2842262

9

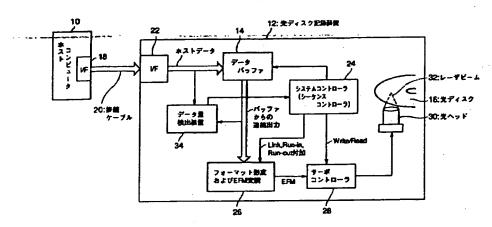
を示す図である。 【符号の説明】

- 10 ホストコンピュータ
- 12 光ディスク記録装置

10

- 14 データバッファ (バッファメモリ)
- 16 光ディスク
- 24 システムコントローラ (シーケンスコントロー
- ラ)

【図1】



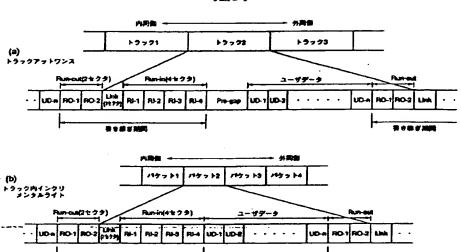
【図2】

12: 光ディスク配物装置
16: 光ティスク
16: 光ティスク
10 データ (ネストデータ)
16: 光ティスク
16: パースク
16: パー

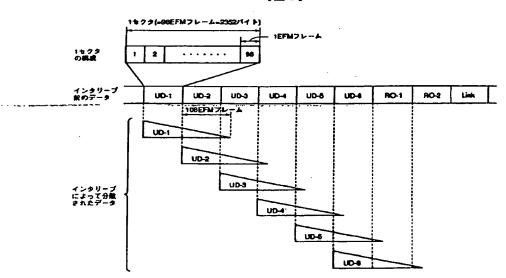
タイミングでデータバッフ: に格納されているデータ量

WEST

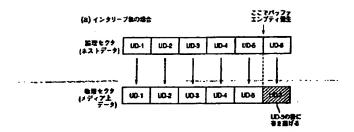
【図3】

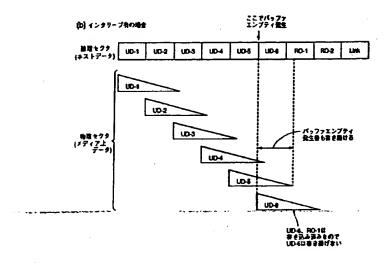


【図4】









【図8】

